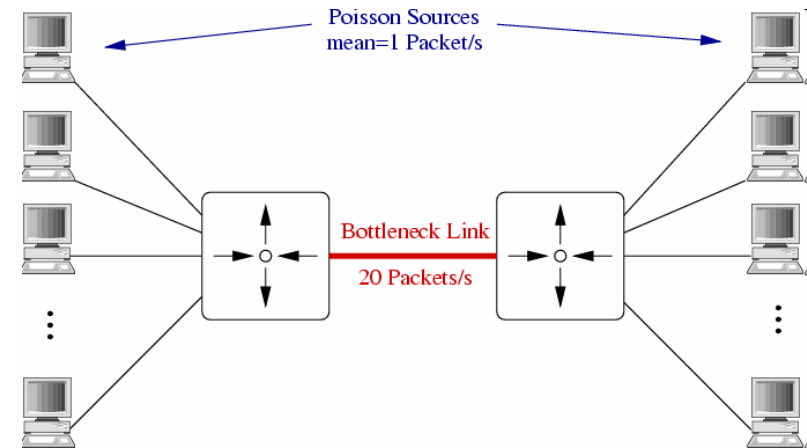


Modelos de Colas Poissonianos

CONTENIDOS

1. Introducción a las colas poissonianas.
2. Modelo de colas poissoniano con un servidor $M/M/1$
3. Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$
4. Modelo con varios servidores $M/M/c$. Fórmula C de Erlang
5. Modelo con infinitos servidores $M/M/\infty$
6. Modelo con varios servidores y pérdidas $M/M/c/K$
7. Modelo $M/M/c$ con pérdidas (modelo $M/M/c/c$). Fórmula B de Erlang.
8. Modelo con un servidor, población finita $M/M/1/K/K$
9. Modelo con c servidores, población finita $M/M/c/K/K$



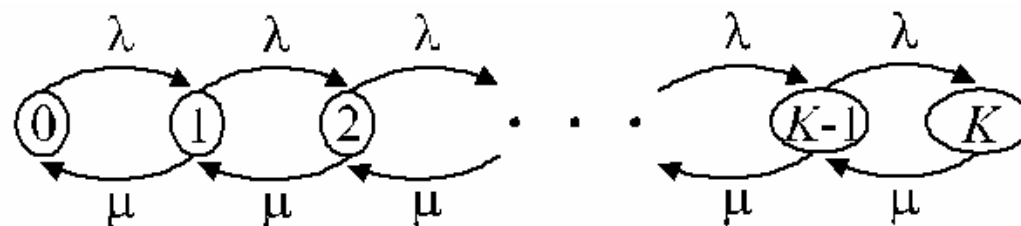
Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

3. Modelo $M/M/1/K$: Capacidad K finita del sistema

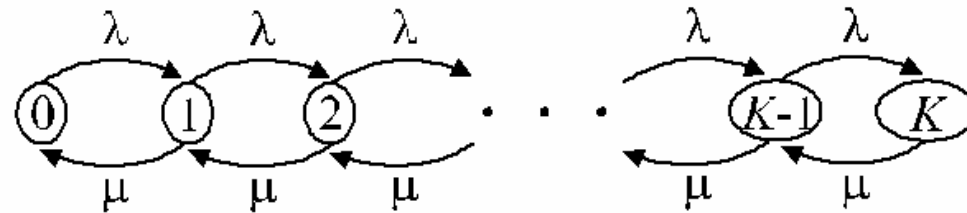
Se admite a lo sumo un número K de clientes en el sistema, de forma que no se permiten más entradas en el sistema si se alcanza tal cota, siendo rechazadas. Así, las **tasas de nacimiento** y **muerte** dependen del número de clientes en el sistema

$$\lambda_n = \begin{cases} \lambda, & \text{si } n = 0, 1, \dots, K-1 \\ 0, & \text{si } n \geq K \end{cases}$$
$$\mu_n = \begin{cases} \mu, & \text{si } n = 1, 2, \dots, K \\ 0, & \text{si } n > K \end{cases}$$

y su **diagrama de transición** es



Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$



El sistema de ecuaciones en equilibrio es:

Estado	Tasa entrada	=	Tasa salida
0	$\mu\pi_1$	=	$\lambda\pi_0$
$1 \leq n \leq K - 1$	$\lambda\pi_{n-1} + \mu\pi_{n+1}$	=	$(\lambda + \mu)\pi_n$
K	$\lambda\pi_{K-1}$	=	$\mu\pi_K$

Resolviéndolo se obtiene:

$$\lambda\pi_0 = \mu\pi_1 \Rightarrow \pi_1 = \frac{\lambda}{\mu}\pi_0$$

$$\lambda\pi_1 = \mu\pi_2 \Rightarrow \pi_2 = \frac{\lambda}{\mu}\pi_1 = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 \pi_0$$

...

$$\lambda\pi_{K-1} = \mu\pi_K \Rightarrow \pi_K = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^K \pi_0$$

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

Sumando todas las ecuaciones, como $\sum_{n=0}^K \pi_n = 1$, pues $\pi_n = 0$ para $n > K$, se tiene que

$$1 = \pi_0 \sum_{n=0}^K \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \pi_0 \frac{1 - \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{K+1}}{1 - \frac{\lambda}{\mu}},$$

Por tanto, si $\lambda \neq \mu$,

$$\pi_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \frac{1 - \frac{\lambda}{\mu}}{1 - \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{K+1}}, \quad n = 0, 1, 2, \dots, K.$$

Puede comprobarse usando las expresiones de S_1 y S_2 que en este modelo **existe solución de equilibrio para todo λ y μ** , incluso para $\lambda \geq \mu$.

El truncamiento del sistema a K clientes lo explica, pues el sistema nunca se desborda ni crece indefinidamente al rechazar a los clientes que llegan cuando está lleno (la cadena de Markov asociada es irreducible y finita y, por tanto, ergódica).

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

Si $\lambda = \mu$, la distribución de probabilidad del número de clientes en el sistema es **uniforme**

$$\pi_n = \frac{1}{K+1}, \quad n = 0, 1, 2, \dots, K.$$

Si eliminásemos el truncamiento, es decir $K \rightarrow \infty$, cuando $\lambda < \mu$ las expresiones de π_n se convierten en las obtenidas para el modelo $M/M/1$.

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

Medidas de rendimiento

Comenzamos con el número medio de clientes en el sistema. Para $\lambda = \mu$,

$$L = E(N) = \sum_{n=0}^K n \pi_n = \frac{1}{K+1} \sum_{n=0}^K n = \frac{K(K+1)}{2(K+1)} = \frac{K}{2},$$

que ya esperábamos por ser uniforme.

Para $\lambda \neq \mu$, siendo $u = \lambda/\mu$,

$$\begin{aligned} L = E(N) &= \sum_{n=0}^K n \pi_n = \sum_{n=0}^K n u^n \pi_0 = \pi_0 u \sum_{n=1}^K n u^{n-1} = \pi_0 u \frac{d}{du} \left(\sum_{n=0}^K u^n \right) \\ &= \pi_0 u \frac{d}{du} \left(\frac{1 - u^{K+1}}{1 - u} \right) = \frac{u[1 - (K+1)u^K + K u^{K+1}]}{(1-u)(1-u^{K+1})} \\ &= \frac{\lambda[1 - (K+1)(\lambda/\mu)^K + K(\lambda/\mu)^{K+1}]}{(\mu - \lambda)[1 - (\lambda/\mu)^{K+1}]}, \end{aligned}$$

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

que también puede expresarse como

$$\frac{u}{1-u} - \frac{(K+1)u^{K+1}}{1-u^{K+1}}$$

donde el primer sumando es la expresión de L del modelo $M/M/1$. Por tanto, el número esperado de clientes en el sistema $M/M/1/K$ es siempre menor que en el $M/M/1$, haciéndolo más eficiente.

Como para todo λ y μ se tiene

$$\begin{aligned} L_s &= E(N_s) = E(N_s \mid N = 0)P(N = 0) + E(N_s \mid N > 0)P(N > 0) \\ &= 0\pi_0 + 1(1 - \pi_0) = 1 - \pi_0, \end{aligned}$$

entonces $L_q = L - L_s = L - (1 - \pi_0)$.

En este modelo **se rechaza a los clientes** que llegan cuando ya hay K en el sistema ($K-1$ en la cola), lo que ocurre con probabilidad π_K .

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

Luego, la probabilidad de que al llegar un cliente entre en el sistema es $1 - \pi_K$, representando la **proporción de tiempo que el sistema no está saturado** o la **proporción de clientes que llegan que realmente entran en el sistema**.

Así, la **tasa media de entradas al sistema o paso a través del sistema**, $\lambda_e = \lambda$, se define como

$$\lambda_e = \lambda(1 - \pi_K).$$

La **utilización verdadera del servidor**, ρ , probabilidad de que el servidor esté ocupado, ya no es $u = \lambda/\mu$ y de ahí que lo hayamos etiquetado u en vez de r , sino

$$\rho = \lambda_e W_s = \frac{\lambda}{\mu}(1 - \pi_K) = 1 - \pi_0.$$

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

Tiempos de espera

Entendiendo por clientes en el sistema aquellos que entran en el sistema, podemos aplicar las **fórmulas de Little** para conseguir los tiempos medios en el sistema y en la cola

$$W = L / \lambda_e \quad W_q = L_q / \lambda_e$$

Para obtener el **tiempo medio de espera en cola para aquellos clientes que deben esperar**, hacemos como en el modelo $M/M/1$,

$$E(q | q > 0) = W_q / \rho = W_q / (1 - \pi_0).$$

El proceso de obtención de las **distribuciones de los tiempos q y w** es más complejo que en el modelo $M/M/1$. Como hicimos entonces, utilizaremos el **teorema de la probabilidad total**, pero ahora condicionando a la v.a. N_e , que cuenta el número de clientes en el sistema cuando entra un cliente en él.

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

Denotamos con $q_n = P(N_e = n)$, $n = 0, 1, 2, \dots, K-1$, la probabilidad de que un cliente que entra en el sistema encuentre n clientes en él, que por el [teorema de Bayes](#) es

$$q_n = \frac{\pi_n}{1 - \pi_K}, \quad n = 0, 1, 2, \dots, K - 1.$$

Nótese que en este modelo [la entrada no es una verdadera Poisson](#), $p_n \neq q_n$, y $\lambda_n = \lambda$ para $n \leq K-1$ pero $\lambda_n = 0$ para $n \geq K$, a diferencia de lo que ocurría en el $M/M/1$. Así, para $t \geq 0$,

$$\begin{aligned} F_w(t) &= P(w \leq t) = \sum_{n=0}^{K-1} P(w \leq t \mid N_e = n) P(N_e = n) \\ &= \sum_{n=0}^{K-1} \left[\int_0^t \mu e^{-\mu x} \frac{(\mu x)^n}{n!} dx \right] q_n = \sum_{n=0}^{K-1} \left[1 - \int_t^\infty \mu e^{-\mu x} \frac{(\mu x)^n}{n!} dx \right] q_n \\ &= \sum_{n=0}^{K-1} q_n - \sum_{n=0}^{K-1} q_n \left[\int_t^\infty \mu e^{-\mu x} \frac{(\mu x)^n}{n!} dx \right] = \\ &= 1 - \sum_{n=0}^{K-1} q_n \left[\sum_{i=0}^n \frac{(\mu t)^i e^{-\mu t}}{i!} \right] = 1 - \sum_{n=0}^{K-1} q_n F_{\mathcal{P}(\mu t)}(n), \end{aligned}$$

Modelo con un servidor y capacidad finita $M/M/1/K$

donde

$$F_{\mathcal{P}(\mu t)}(n) = \sum_{i=0}^n \frac{(\mu t)^i e^{-\mu t}}{i!} = \int_t^\infty \mu \frac{\mu^n x^n e^{-\mu x}}{n!} dx$$

(igualdad debida a la relación entre las distribuciones de Erlang y Poisson) es la **función de distribución de Poisson de parámetro μt en el punto n** , que puede obtenerse a partir de las tablas de dicha distribución.

De forma similar

$$\begin{aligned} F_q(t) &= P(q = 0) + P(0 < q \leq t) = q_0 + \sum_{n=1} P(q \leq t \mid N_e = n) P(N_e = n) \\ &= q_0 + \sum_{n=1}^{K-1} \left[\int_0^t \mu e^{-\mu x} \frac{(\mu x)^{n-1}}{(n-1)!} dx \right] q_n = q_0 + \sum_{n=0}^{K-2} q_{n+1} \left[1 - \int_t^\infty \mu e^{-\mu x} \frac{(\mu x)^n}{n!} dx \right] \\ &= q_0 + \sum_{n=0}^{K-2} q_{n+1} - \sum_{n=0}^{K-2} q_{n+1} \left[\int_t^\infty \mu e^{-\mu x} \frac{(\mu x)^n}{n!} dx \right] = 1 - \sum_{n=0}^{K-2} q_{n+1} \left[\sum_{i=0}^n \frac{(\mu t)^i e^{-\mu t}}{i!} \right] \\ &= 1 - \sum_{n=0}^{K-2} q_{n+1} F_{\mathcal{P}(\mu t)}(n) \end{aligned}$$